

VERTRAG ÜBER DIE INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT
AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS

PCT

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

(Artikel 18 sowie Regeln 43 und 44 PCT)

Aktenzeichen des Anmelders oder Anwalts PHD 98.119W0	WEITERES VORGEHEN siehe Mitteilung über die Übermittlung des internationalen Recherchenberichts (Formblatt PCT/ISA/220) sowie, soweit zutreffend, nachstehender Punkt 5	
Internationales Aktenzeichen PCT/EP 99/ 07459	Internationales Anmeldedatum (Tag/Monat/Jahr) 28/09/1999	(Frühestes) Prioritätsdatum (Tag/Monat/Jahr) 30/09/1998

Anmelder

KONINKLIJKE PHILIPS ELECTRONICS N.V. et al.

Dieser internationale Recherchenbericht wurde von der Internationalen Recherchenbehörde erstellt und wird dem Anmelder gemäß Artikel 18 übermittelt. Eine Kopie wird dem Internationalen Büro übermittelt.

Dieser internationale Recherchenbericht umfaßt insgesamt 2 Blätter.

☒

Darüber hinaus liegt ihm jeweils eine Kopie der in diesem Bericht genannten Unterlagen zum Stand der Technik bei.

1. Grundlage des Berichts

- a. Hinsichtlich der **Sprache** ist die internationale Recherche auf der Grundlage der internationalen Anmeldung in der Sprache durchgeführt worden, in der sie eingereicht wurde, sofern unter diesem Punkt nichts anderes angegeben ist.

☐

Die internationale Recherche ist auf der Grundlage einer bei der Behörde eingereichten Übersetzung der internationalen Anmeldung (Regel 23.1 b)) durchgeführt worden.

- b. Hinsichtlich der in der internationalen Anmeldung offenbarten **Nucleotid- und/oder Aminosäuresequenz** ist die internationale Recherche auf der Grundlage des Sequenzprotokolls durchgeführt worden, das

☐

in der internationalen Anmeldung in Schriftlicher Form enthalten ist.

☐

zusammen mit der internationalen Anmeldung in computerlesbarer Form eingereicht worden ist.

☐

bei der Behörde nachträglich in schriftlicher Form eingereicht worden ist.

☐

bei der Behörde nachträglich in computerlesbarer Form eingereicht worden ist.

☐

Die Erklärung, daß das nachträglich eingereichte schriftliche Sequenzprotokoll nicht über den Offenbarungsgehalt der internationalen Anmeldung im Anmeldezeitpunkt hinausgeht, wurde vorgelegt.

☐

Die Erklärung, daß die in computerlesbarer Form erfaßten Informationen dem schriftlichen Sequenzprotokoll entsprechen, wurde vorgelegt.

2. ☐ Bestimmte Ansprüche haben sich als nicht recherchierbar erwiesen (siehe Feld I).

3. ☐ Mangelnde Einheitlichkeit der Erfindung (siehe Feld II).

4. Hinsichtlich der Bezeichnung der Erfindung

☒

wird der vom Anmelder eingereichte Wortlaut genehmigt.

☐

wurde der Wortlaut von der Behörde wie folgt festgesetzt:

5. Hinsichtlich der Zusammenfassung

☒

wird der vom Anmelder eingereichte Wortlaut genehmigt.

☐

wurde der Wortlaut nach Regel 38.2b) in der in Feld III angegebenen Fassung von der Behörde festgesetzt. Der Anmelder kann der Behörde innerhalb eines Monats nach dem Datum der Absendung dieses internationalen Recherchenberichts eine Stellungnahme vorlegen.

6. Folgende Abbildung der **Zeichnungen** ist mit der Zusammenfassung zu veröffentlichen: Abb. Nr. 2

☒

wie vom Anmelder vorgeschlagen

☐

keine der Abb.

☐

weil der Anmelder selbst keine Abbildung vorgeschlagen hat.

☐

weil diese Abbildung die Erfindung besser kennzeichnet.



A. KLASSIFIZIERUNG DES ANMELDUNGSGEGENSTANDES
IPK 7 G06K7/00 G06K19/07

Nach der Internationalen Patentklassifikation (IPK) oder nach der nationalen Klassifikation und der IPK

B. RECHERCHIERTE GEBIETE

Recherchierter Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbole)

IPK 7 G06K

Recherchierte aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, soweit diese unter die recherchierten Gebiete fallen

Während der internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (Name der Datenbank und evtl. verwendete Suchbegriffe)

C. ALS WESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN

Kategorie*	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
A	WO 94 06210 A (GOEL PRABHAKAR) 17. März 1994 (1994-03-17) Seite 8, Zeile 17 - Zeile 32; Abbildung 12 ---	1
A	US 5 406 064 A (TAKAHASHI TAKEHIRO) 11. April 1995 (1995-04-11) in der Anmeldung erwähnt das ganze Dokument -----	1

☐ Weitere Veröffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu entnehmen

☒ Siehe Anhang Patentfamilie

* Besondere Kategorien von angegebenen Veröffentlichungen :

"A" Veröffentlichung, die den allgemeinen Stand der Technik definiert, aber nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist

"E" älteres Dokument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen Anmeldedatum veröffentlicht worden ist

"L" Veröffentlichung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweifelhaft erscheinen zu lassen, oder durch die das Veröffentlichungsdatum einer anderen im Recherchenbericht genannten Veröffentlichung belegt werden soll oder die aus einem anderen besonderen Grund angegeben ist (wie ausgeführt)

"O" Veröffentlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, eine Benutzung, eine Ausstellung oder andere Maßnahmen bezieht

"P" Veröffentlichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach dem beanspruchten Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist

"T" Spätere Veröffentlichung, die nach dem internationalen Anmeldedatum oder dem Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist und mit der Anmeldung nicht kollidiert, sondern nur zum Verständnis des der Erfindung zugrundeliegenden Prinzips oder der ihr zugrundeliegenden Theorie angegeben ist

"X" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann allein aufgrund dieser Veröffentlichung nicht als neu oder auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden

"Y" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann nicht als auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden, wenn die Veröffentlichung mit einer oder mehreren anderen Veröffentlichungen dieser Kategorie in Verbindung gebracht wird und diese Verbindung für einen Fachmann naheliegend ist

"&" Veröffentlichung, die Mitglied derselben Patentfamilie ist

Datum des Abschlusses der internationalen Recherche

15. Februar 2000

Absendedatum des internationalen Recherchenberichts

24/02/2000

Name und Postanschrift der Internationalen Recherchenbehörde
Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentlaan 2
NL - 2280 HV Rijswijk
Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl,
Fax: (+31-70) 340-3016

Bevollmächtigter Bediensteter

Degraeve, A



INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members

International Application No

PCT/EP 99/07459

Patent document cited in search report		Publication date	Patent family member(s)		Publication date
WO 9406210	A	17-03-1994	AU	2561192 A	29-03-1994
<hr/>					
US 5406064	A	11-04-1995	JP	2196389 A	02-08-1990
			JP	2196390 A	02-08-1990
			JP	2220189 A	03-09-1990
			US	5247164 A	21-09-1993
<hr/>					



INTERNATIONAL SEARCH REPORT

International Application No

PCT/EP 99/07459

A. CLASSIFICATION OF SUBJECT MATTER

IPC 7 G06K7/00 G06K19/07

According to International Patent Classification (IPC) or to both national classification and IPC

B. FIELDS SEARCHED

Minimum documentation searched (classification system followed by classification symbols)

IPC 7 G06K

Documentation searched other than minimum documentation to the extent that such documents are included in the fields searched

Electronic data base consulted during the international search (name of data base and, where practical, search terms used)

C. DOCUMENTS CONSIDERED TO BE RELEVANT

Category *	Citation of document, with indication, where appropriate, of the relevant passages	Relevant to claim No.
A	WO 94 06210 A (GOEL PRABHAKAR) 17 March 1994 (1994-03-17) page 8, line 17 - line 32; figure 12	1
A	US 5 406 064 A (TAKAHASHI TAKEHIRO) 11 April 1995 (1995-04-11) cited in the application the whole document	1

☐ Further documents are listed in the continuation of box C.☒ Patent family members are listed in annex.

* Special categories of cited documents:

- "A" document defining the general state of the art which is not considered to be of particular relevance
- "E" earlier document but published on or after the international filing date
- "L" document which may throw doubts on priority claim(s) or which is cited to establish the publication date of another citation or other special reason (as specified)
- "O" document referring to an oral disclosure, use, exhibition or other means
- "P" document published prior to the international filing date but later than the priority date claimed

- "T" later document published after the international filing date or priority date and not in conflict with the application but cited to understand the principle or theory underlying the invention
- "X" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered novel or cannot be considered to involve an inventive step when the document is taken alone
- "Y" document of particular relevance; the claimed invention cannot be considered to involve an inventive step when the document is combined with one or more other such documents, such combination being obvious to a person skilled in the art
- "&" document member of the same patent family

Date of the actual completion of the international search

15 February 2000

Date of mailing of the international search report

24/02/2000

Name and mailing address of the ISA

European Patent Office, P.B. 5818 Patentlaan 2
NL - 2280 HV Rijswijk
Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl,
Fax: (+31-70) 340-3016

Authorized officer

Degraeve, A

INTERNATIONAL SEARCH REPORT

Information on patent family members

In: International Application No

PCT/EP 99/07459

Patent document cited in search report		Publication date	Patent family member(s)		Publication date
WO 9406210	A	17-03-1994	AU	2561192 A	29-03-1994
US 5406064	A	11-04-1995	JP	2196389 A	02-08-1990
			JP	2196390 A	02-08-1990
			JP	2220189 A	03-09-1990
			US	5247164 A	21-09-1993

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

In **ationales** Alkenzeichen

PCT/EP 99/07459

A. KLASSIFIZIERUNG DES ANMELDUNGSGEGENSTANDES
IPK 7 G06K7/00 G06K19/07

Nach der internationalen Patentklassifikation (IPK) oder nach der nationalen Klassifikation und der IPK

B. RECHERCHIERTE GEBIETE

Recherchierte Mindestprüfstoff (Klassifikationssystem und Klassifikationssymbole)
IPK 7 G06K

Recherchierte aber nicht zum Mindestprüfstoff gehörende Veröffentlichungen, soweit diese unter die recherchierten Gebiete fallen

Während der internationalen Recherche konsultierte elektronische Datenbank (Name der Datenbank und evtl. verwendete Suchbegriffe)

C. ALS WESENTLICH ANGESEHENE UNTERLAGEN

Kategorie*	Bezeichnung der Veröffentlichung, soweit erforderlich unter Angabe der in Betracht kommenden Teile	Betr. Anspruch Nr.
A	WO 94 06210 A (GOEL PRABHAKAR) 17. März 1994 (1994-03-17) Seite 8, Zeile 17 - Zeile 32; Abbildung 12	1
A	US 5 406 064 A (TAKAHASHI TAKEHIRO) 11. April 1995 (1995-04-11) in der Anmeldung erwähnt das ganze Dokument	1

☐ Weitere Veröffentlichungen sind der Fortsetzung von Feld C zu entnehmen

☒ Siehe Anhang Patentfamilie

* Besondere Kategorien von angegebenen Veröffentlichungen :

"A" Veröffentlichung, die den allgemeinen Stand der Technik definiert, aber nicht als besonders bedeutsam anzusehen ist

"E" älteres Dokument, das jedoch erst am oder nach dem internationalen Anmeldedatum veröffentlicht worden ist

"L" Veröffentlichung, die geeignet ist, einen Prioritätsanspruch zweifelhaft erscheinen zu lassen, oder durch die das Veröffentlichungsdatum einer anderen im Recherchenbericht genannten Veröffentlichung belegt werden soll oder die aus einem anderen besonderen Grund angegeben ist (wie ausgeführt)

"O" Veröffentlichung, die sich auf eine mündliche Offenbarung, eine Benutzung, eine Ausstellung oder andere Maßnahmen bezieht

"P" Veröffentlichung, die vor dem internationalen Anmeldedatum, aber nach dem beanspruchten Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist

"T" Spätere Veröffentlichung, die nach dem internationalen Anmeldedatum oder dem Prioritätsdatum veröffentlicht worden ist und mit der Anmeldung nicht kollidiert, sondern nur zum Verständnis des der Erfindung zugrundeliegenden Prinzips oder der ihr zugrundeliegenden Theorie angegeben ist

"X" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann nicht als auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden

"Y" Veröffentlichung von besonderer Bedeutung; die beanspruchte Erfindung kann nicht als auf erfinderischer Tätigkeit beruhend betrachtet werden, wenn die Veröffentlichung mit einer oder mehreren anderen Veröffentlichungen dieser Kategorie in Verbindung gebracht wird und diese Verbindung für einen Fachmann naheliegend ist

"Z" Veröffentlichung, die Mitglied derselben Patentfamilie ist

Datum des Abschlusses der internationalen Recherche

15. Februar 2000

Abenddatum des internationalen Recherchenberichts

24/02/2000

Name und Postanschrift der internationalen Recherchenbehörde
Europäisches Patentamt, P.B. 5818 Patentaan 2
NL - 2280 HV Rijswijk
Tel. (+31-70) 340-2040, Tx. 31 651 epo nl,
Fax: (+31-70) 340-3016

Bevollmächtigter Bediensteter

Degraeve, A

INTERNATIONALER RECHERCHENBERICHT

In
tionales Aktenzeichen
PCT/EP 99/07459

Im Recherchenbericht angeführtes Patentdokument		Datum der Veröffentlichung	Mitglied(er) der Patentfamilie		Datum der Veröffentlichung
WO 9406210	A	17-03-1994	AU	2561192 A	29-03-1994
US 5406064	A	11-04-1995	JP	2196389 A	02-08-1990
			JP	2196390 A	02-08-1990
			JP	2220189 A	03-09-1990
			US	5247164 A	21-09-1993

PCT
 WELTORGANISATION FÜR GEISTIGES EIGENTUM
 Internationales Büro
 INTERNATIONALE ANMELDUNG VERÖFFENTLICHT NACH DEM VERTRAG ÜBER DIE
 INTERNATIONALE ZUSAMMENARBEIT AUF DEM GEBIET DES PATENTWESENS (PCT)



(51) Internationale Patentklassifikation ⁷ : G06K 7/00, 19/07	A1	(11) Internationale Veröffentlichungsnummer: WO 00/19353 (43) Internationales Veröffentlichungsdatum: 6. April 2000 (06.04.00)
(21) Internationales Aktenzeichen: PCT/EP99/07459 (22) Internationales Anmeldedatum: 28. September 1999 (28.09.99) (30) Prioritätsdaten: 198 45 022.2 30. September 1998 (30.09.98) DE (71) Anmelder (für alle Bestimmungsstaaten ausser US): KONINKLIJKE PHILIPS ELECTRONICS N.V. [NL/NL]; Groenewoudseweg 1, NL-5621 BA Eindhoven (NL). (71) Anmelder (nur für DE): PHILIPS CORPORATE INTELLECTUAL PROPERTY GMBH [DE/DE]; Habsburgerallee 11, D-52064 Aachen (DE). (72) Erfinder; und (75) Erfinder/Anmelder (nur für US): TIMM, Volker [DE/NL]; Prof. Holstlaan 6, NL-5656 AA Eindhoven (NL). MALZAHN, Ralf [DE/NL]; Prof. Holstlaan 6, NL-5656 AA Eindhoven (NL). EBER, Wolfgang [AT/NL]; Prof. Holstlaan 6, NL-5656 AA Eindhoven (NL). BERGER, Dominik [AT/NL]; Prof. Holstlaan 6, NL-5656 AA Eindhoven (NL). KESSELS, Jozef, L., W. [NL/NL]; Prof. Holstlaan 6, NL-5656 AA Eindhoven (NL). KRAMER,	(74) Anwalt: PETERS, Carl, H.; Internationaal Octrooibureau B.V., Prof. Holstlaan 6, NL-5656 AA Eindhoven (NL). (81) Bestimmungsstaaten: JP, US, europäisches Patent (AT, BE, CH, CY, DE, DK, ES, FI, FR, GB, GR, IE, IT, LU, MC, NL, PT, SE). Veröffentlicht <i>Mit internationalem Recherchenbericht. Vor Ablauf der für Änderungen der Ansprüche zugelassenen Frist; Veröffentlichung wird wiederholt falls Änderungen eintreffen.</i>	

(54) Title: DATA CARRIER

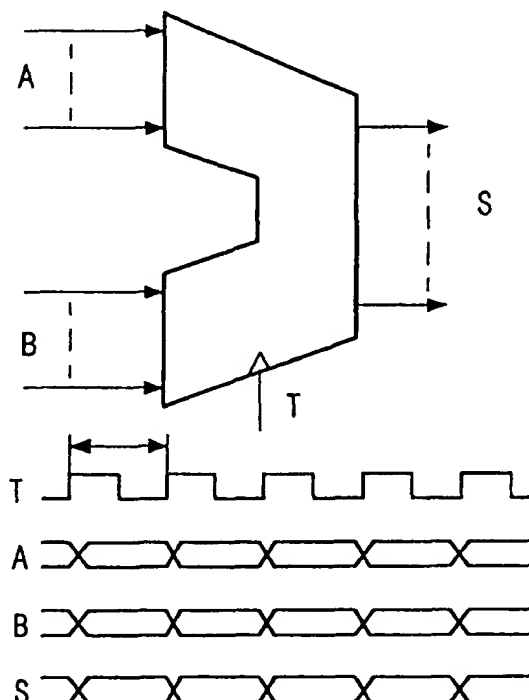
(54) Bezeichnung: DATENTRÄGER

(57) Abstract

The invention relates to a data carrier, especially a chip card. Said chip card comprises a data processing unit and at least one contact-less interface. The data processing unit by means of which said interface can be connected to a read/write device for exchanging data signals and for taking up electrical power for operating the data processing unit. Said data processing unit at least mainly consists of logic modules which are operated at least in a substantially asynchronous mode ("asynchronous logic"). The inventive data carrier is characterized in that it optimally utilizes the power supplied to it while the signal processing steps performed in it are protected from being cracked.

(57) Zusammenfassung

Beschrieben wird ein Datenträger, insbesondere Chipkarte, mit einer Datenverarbeitungseinheit und wenigstens einer kontaktlosen Schnittstelle, über die die Datenverarbeitungseinheit mit einem Lese-/Schreibgerät zum Austausch von Datensignalen und zur Aufnahme elektrischer Energie zum Betrieb der Datenverarbeitungseinheit gekoppelt werden kann, worin die Datenverarbeitungseinheit zumindest überwiegend mit wenigstens weitgehend asynchron betriebenen Logikbausteinen ("asynchroner Logik") aufgebaut ist. Der erfindungsgemäße Datenträger nutzt die ihm zugeführte Energie optimal und ist gleichzeitig gegen Ausforschung der in ihm durchzuführenden Signalverarbeitungsschritte geschützt.



LEDIGLICH ZUR INFORMATION

Codes zur Identifizierung von PCT-Vertragsstaaten auf den Kopfbögen der Schriften, die internationale Anmeldungen gemäss dem PCT veröffentlichen.

AL	Albanien	ES	Spanien	LS	Lesotho	SI	Slowenien
AM	Armenien	FI	Finnland	LT	Litauen	SK	Slowakei
AT	Österreich	FR	Frankreich	LU	Luxemburg	SN	Senegal
AU	Australien	GA	Gabun	LV	Lettland	SZ	Swasiland
AZ	Aserbaidshan	GB	Vereinigtes Königreich	MC	Monaco	TD	Tschad
BA	Bosnien-Herzegowina	GE	Georgien	MD	Republik Moldau	TG	Togo
BB	Barbados	GH	Ghana	MG	Madagaskar	TJ	Tadschikistan
BE	Belgien	GN	Guinea	MK	Die ehemalige jugoslawische Republik Mazedonien	TM	Turkmenistan
BF	Burkina Faso	GR	Griechenland	ML	Mali	TR	Türkei
BG	Bulgarien	HU	Ungarn	MN	Mongolei	TT	Trinidad und Tobago
BJ	Benin	IE	Irland	MR	Mauretanien	UA	Ukraine
BR	Brasilien	IL	Israel	MW	Malawi	UG	Uganda
BY	Belarus	IS	Island	MX	Mexiko	US	Vereinigte Staaten von Amerika
CA	Kanada	IT	Italien	NE	Niger	UZ	Usbekistan
CF	Zentralafrikanische Republik	JP	Japan	NL	Niederlande	VN	Vietnam
CG	Kongo	KE	Kenia	NO	Norwegen	YU	Jugoslawien
CH	Schweiz	KG	Kirgisistan	NZ	Neuseeland	ZW	Zimbabwe
CI	Côte d'Ivoire	KP	Demokratische Volksrepublik Korea	PL	Polen		
CM	Kamerun	KR	Republik Korea	PT	Portugal		
CN	China	KZ	Kasachstan	RO	Rumänien		
CU	Kuba	LC	St. Lucia	RU	Russische Föderation		
CZ	Tschechische Republik	LI	Liechtenstein	SD	Sudan		
DE	Deutschland	LK	Sri Lanka	SE	Schweden		
DK	Dänemark	LR	Liberia	SG	Singapur		
EE	Estland						

Datenträger.

Die Erfindung bezieht sich auf einen Datenträger, insbesondere eine Chipkarte.

Aus der US-PS 5,406,064 ist eine IC-Karte bekannt, die wahlweise in einem Betriebsmodus oder einem Energiesparmodus betrieben werden kann. Die Operationen im Betriebsmodus werden nur in Übereinstimmung mit einem Befehlssignal ausgeführt, welches aus einer vorbestimmten, externen Einrichtung zugeführt wird, und im Energiesparmodus können die diesem zugehörigen Operationen nach Empfang eines vorbestimmten Freigabesignals beendet und es kann in den Betriebsmodus zurückgekehrt werden. Die IC-Karte enthält eine Informationsverarbeitungsschaltung und eine Freigabesignal-Erzeugungsschaltung zum Ausgeben des Freigabesignals an die Informationsverarbeitungsschaltung zu dem Zeitpunkt, zu dem das Befehlssignal von der externen Einrichtung empfangen wird. Die Informationsverarbeitungsschaltung führt den Prozeß aus, der mit dem Befehlssignal korrespondiert, welches im Betriebsmodus empfangen wird, und veranlaßt danach die IC-Karte, in den Energiesparmodus überzuwechseln. Ein tragbares Terminal, welches die Operation der IC-Karte im Energiesparmodus ermöglicht, enthält eine Taktsignal-Erzeugungsschaltung, die zum Erzeugen eines Taktsignals eingerichtet ist, welches eine niedrigere Frequenz aufweist als der Nennwert der Taktfrequenz der IC-Karte. Ein Interface ist zur Datenübertragung mit der IC-Karte eingerichtet, wobei die Datenübertragungsrate in Proportion zu einem Verhältnis der niedrigen Frequenz des Taktsignals von der Taktsignal-Erzeugungsschaltung zum Nennwert der Taktfrequenz der IC-Karte steht.

Es zeigt sich, daß mit einer derartigen Anordnung eine optimale Ausnutzung der der IC-Karte zugeführten Energie nicht möglich ist.

Die Erfindung hat die Aufgabe, einen Datenträger in der Weise auszubilden, daß eine optimale Ausnutzung der diesem Datenträger zugeführten Energie möglich ist.

Erfindungsgemäß wird diese Aufgabe gelöst durch einen Datenträger, insbesondere Chipkarte, mit einer Datenverarbeitungseinheit und wenigstens einer kontaktlosen Schnittstelle, über die die Datenverarbeitungseinheit mit einem Lese-/Schreibgerät zum Austausch von Datensignalen und zur Aufnahme elektrischer Energie zum Betrieb der Datenverarbeitungseinheit gekoppelt werden kann, worin die

Datenverarbeitungseinheit zumindest überwiegend mit wenigstens weitgehend asynchron betriebenen Logikbausteinen („asynchroner Logik“) aufgebaut ist.

In der Regel wird ein einfacherer Aufbau und ein einfacherer Betrieb einer Datenverarbeitungseinheit auf einem Datenträger dadurch erhalten, daß alle oder wenigstens
5 nahezu alle Logikbausteine der Datenverarbeitungseinheit synchron mit einem Taktsignal gesteuert werden. Die zeitlichen Abläufe von Vorgängen zur Verarbeitung von Datensignalen lassen sich damit bekanntermaßen sehr präzise vorbestimmen.

Beim erfindungsgemäßen Datenträger wird jedoch die Datenverarbeitungseinheit derart aufgebaut, daß zumindest die meisten Logikbausteine darin,
10 wenn nicht alle, als asynchron betriebene Logikbausteine eingerichtet sind. Diese asynchron betriebenen Logikbausteine werden auch als asynchrone Logik bezeichnet. Sie unterscheiden sich von synchron betriebenen Logikbausteinen dadurch, daß sie nicht mehr durch ein möglichst zentral erzeugtes Taktsignal gesteuert werden, sondern daß sie vielmehr nach der Art einer „Handshake-Steuerung“ arbeiten. Derartig ausgebildete Logikbausteine treten nur
15 auf ein Anforderungssignal hin in Tätigkeit. Haben sie ihre Operation ausgeführt und liegt deren Ergebnis vor, wird dies durch Ausgabe einer Fertigmeldung angezeigt. Das Zusammenwirken asynchron betriebener Logikbausteine erfolgt dann durch die Weiterleitung beispielsweise der Fertigmeldung eines ersten Logikbausteins als Anforderungssignal an den nächsten Logikbaustein in der Reihenfolge der durchzuführenden Bearbeitungsschritte für die
20 Datensignale. Dabei tritt ein vorgegebenes Zeitraster wie bei einem vorgegebenen Taktsignal nicht mehr auf; vielmehr ergibt sich die benötigte Zeitspanne für die durchzuführende Verarbeitung von Datensignalen allein aus der Kombination der Verarbeitungszeiten in den einzelnen, nacheinander zu durchlaufenden Logikbausteinen. Es zeigt sich, daß die Verarbeitungszeiten in den Logikbausteinen von der daran anliegenden Versorgungsspannung
25 stark abhängig ist. Würde ein festes Taktsignal vorgegeben werden, könnte mit abnehmender Versorgungsspannung die Schwierigkeit entstehen, daß durch Verarbeitungszeiten, die die vorgegebenen Taktperioden übersteigen, bei der Verarbeitung der Datensignale Fehler auftreten. Mit asynchroner Logik steigt allenfalls die Verarbeitungszeit für die Datensignale an; Fehler können dadurch nicht auftreten.

30 Dies ist besonders vorteilhaft, wenn im vorliegenden Fall der Datenträger über die kontaktlose Schnittstelle nur eine sehr geringe elektrische Energie zugeführt erhält. Dann dehnt sich der gesamte Zeitbedarf für die Verarbeitung der Datensignale mehr und mehr aus, Fehler in der Verarbeitung der Datensignale können jedoch durch Überschreiten einer vorgegebenen Taktperiode nicht auftreten. Durch die automatische Anpassung der

Verarbeitungszeiten der Datensignalverarbeitung in den asynchron betriebenen Logikbausteinen wird der Energiebedarf der Datenverarbeitungseinheit stets exakt der über die kontaktlose Schnittstelle zugeführten elektrischen Energie angepaßt. Die Datenverarbeitungseinheit wird somit nicht zwangsweise in eine Betriebsart überführt, in der sie – wenn vielleicht auch kurzzeitig – mit ihrem augenblicklichen Energieverbrauch die über die kontaktlose Schnittstelle zuführbare höchste Energie überschreitet. Umgekehrt bietet die erfindungsgemäße Ausgestaltung des Datenträgers die Möglichkeit, einzelne Signalverarbeitungsschritte bzw. eine Gesamtheit von Signalverarbeitungsschritten mit einem Minimum an Energieaufwand innerhalb eines bestimmten Zeitraumes abzuwickeln. Sinkt die zugeführte elektrische Energie, wird automatisch die Signalverarbeitung in den asynchron betriebenen Logikbausteinen langsamer, und umgekehrt kann sie gezielt durch Verringerung der Energiezufuhr auf einen vorgegebenen Wert mit gleichzeitiger Energieeinsparung gebracht werden.

Besonders vorteilhaft kann dies ausgenutzt werden, wenn zwei Teile der Datenverarbeitungseinheit innerhalb eines bestimmten Zeitraumes unterschiedlich viele Signalverarbeitungsschritte ausführen müssen. Für die geringere Anzahl der Signalverarbeitungsschritte kann dabei eine geringere Signalverarbeitungsgeschwindigkeit gewählt werden, so daß in diesem Teil der Datenverarbeitungseinheit elektrische Energie eingespart werden kann im Vergleich zu dem anderen Teil der Datenverarbeitungseinheit.

Jedoch bietet der Aufbau der Datenverarbeitungseinheit mit asynchroner Logik über eine zentrale zeitliche Steuerung der Anforderungssignale auch die Möglichkeit, quasi-synchron zu arbeiten, und zwar beispielsweise durch einen Synchronisationstakt. Hierzu wird an Ereignisgrenzen, die beispielsweise aus einem Zeitgeber bereitgestellt werden und wenigstens in etwa den bei synchron betriebenen Logikbausteinen erzeugten Instruktionsgrenzen entsprechen, eine Synchronisation des Instruktionsablaufs hergestellt, so daß sich die Datenverarbeitungseinheit außerhalb der Instruktionsgrenzen in der Weise verhält, als würde sie synchron betrieben. Diese Betriebsweise ist insbesondere beim Fehlersuchen der von der Datenverarbeitungseinheit auszuführenden Programme bzw. Programmteile nützlich. Für den bestimmungsgemäßen Betrieb des Datenträgers kann sie abgestellt werden, beispielsweise mit einem Schalter.

Die erfindungsgemäß völlig asynchrone Betriebsweise der Datenverarbeitungseinheit erzeugt für die einzelnen, zu bearbeitenden Datensignale unterschiedliche Ausführungszeiten, die in ihrer Länge nicht vorhersehbar sind. Dadurch können unberechtigte Zugriffe auf den Datenträger, die sich auf das Ermitteln der

Ausführungszeiten für die einzelnen Signalverarbeitungsschritte an den Datensignalen ausrichten, in der Praxis unmöglich gemacht werden.

Die völlig asynchrone Betriebsweise des erfindungsgemäßen Datenträgers macht weiterhin einen unberechtigten Zugriff auf Datensignale über eine „Differential Power Analysis“ unmöglich. Diese Angriffsmethode macht Gebrauch von Signalverläufen, die durch den Betrieb der Datenverarbeitungseinheit an der kontaktlosen Schnittstelle entstehen. Durch Korrelation verschiedener Signalmuster, die bei verschiedenen Datensignalen erzeugt werden, sollen mit dieser Methode Rückschlüsse auf die verarbeiteten Datensignale erreichbar sein. Da dies den streng synchron taktgesteuerten Ablauf von Operationen voraussetzt, kann durch den Einsatz asynchroner Logik mit einer nicht durch ein Taktsignal synchronisierten Betriebsweise die genannte Angriffsmethode unmöglich gemacht werden.

In einer vorteilhaften Ausgestaltung des erfindungsgemäßen Datenträgers sind die kontaktlose Schnittstelle und die Datenverarbeitungseinheit über eine von der Datenverarbeitungseinheit umfaßte, asynchrone Sende-Empfangsschaltung gekoppelt. Derartige asynchrone Sende-Empfangsschaltungen sind unter der Kurzbezeichnung UART allgemein bekannt. Sie ermöglichen die Aufnahme eines Datensignals mit einem vorgegebenen Takt vom Lese-/Schreibgerät und die dazu asynchrone Weitergabe des Datensignals an die Datenverarbeitungseinheit sowie umgekehrt eine asynchrone Aufnahme eines solchen Datensignals aus der Datenverarbeitungseinheit und dessen synchrone Weiterleitung an das Lese-/Schreibgerät.

Vorteilhaft erfolgt in dem erfindungsgemäßen Datenträger ein zeitlich gestaffelter Betrieb einzelner Stufen innerhalb wenigstens der Datenverarbeitungseinheit. Auch innerhalb der kontaktlosen Schnittstelle kann ein solcher, zeitlich gestaffelter Betrieb vorteilhaft durchgeführt werden. Dadurch wird erreicht, daß zugleich nur wenige, elektrische Energie verbrauchende Stufen innerhalb des Datenträgers in Betrieb sind, so daß eine möglichst gleichmäßige, niedrige Energieaufnahme des Datenträgers über die kontaktlose Schnittstelle erfolgen kann, ohne daß unzulässig hohe Leistungsspitzen auftreten. Dies kommt der Übertragungscharakteristik der kontaktlosen Schnittstelle für die elektrische Energie entgegen.

In einer anderen Ausgestaltung des erfindungsgemäßen Datenträgers weist die kontaktlose Schnittstelle zur Aufnahme der elektrischen Energie zum Betrieb der Datenverarbeitungseinheit die Funktion einer wenigstens weitgehend idealen Stromquelle auf. Das bedeutet, daß die kontaktlose Schnittstelle einen zumindest im wesentlichen konstanten Strom zur Versorgung der Datenverarbeitungseinheit mit elektrischer Energie liefert, wobei

dieser Strom zumindest in weiten Bereichen wenigstens nahezu unabhängig von der elektrischen Spannung an einem Anschluß ist, über den der genannte Strom von der kontaktlosen Schnittstelle an die Datenverarbeitungseinheit geliefert wird. Durch diese Ausgestaltung erhält man für den erfindungsgemäßen Datenträger eine Regelungsfunktion der Gestalt, daß bei hohem Energieverbrauch durch die Datenverarbeitungseinheit automatisch die Versorgungsspannung, mit der der Strom geliefert wird, absinkt. Mit sinkender Versorgungsspannung nimmt aber auch die Verarbeitungsgeschwindigkeit für die Datensignale in der Datenverarbeitungseinheit ab. Das bedeutet, daß mit verringerter Versorgungsspannung die Verarbeitungszeiten und damit die durch diese Zeiten entstehende Signalverzögerung für die Datensignale in der Datenverarbeitungseinheit zunehmen. Wenn die Datenverarbeitungseinheit somit langsamer wird, sinkt ihre Aktivität, d.h. die Anzahl der Datenverarbeitungsoperationen je Zeiteinheit. Damit sinkt aber auch ihr Energieverbrauch, wodurch die Stromaufnahme sinkt und damit einen Anstieg der Versorgungsspannung ermöglicht. Auf diese Weise ergibt sich sehr einfach und wirkungsvoll eine Selbstregelung der Rechenleistung der Datenverarbeitungseinheit entsprechend dem Angebot an elektrischer Energie über die kontaktlose Schnittstelle.

Ein Ausführungsbeispiel ist in der Zeichnung dargestellt und wird im nachfolgenden näher beschrieben. Es zeigen

Fig. 1 ein Ausführungsbeispiel für einen erfindungsgemäßen Datenträger,
Fig. 2 ein Beispiel für einen synchron betriebenen Logikbaustein,
Fig. 3 ein Beispiel für einen asynchron betriebenen Logikbaustein („asynchrone Logik“),

Fig. 4 eine Darstellung der Abhängigkeit der Verarbeitungsgeschwindigkeit für ein Datensignal in einem in CMOS-Technik aufgebauten Logikbaustein von der Versorgungsspannung und

Fig. 5 ein schematisches Ersatzschaltbild zur Erläuterung der Charakteristik der Versorgung des Datenträgers gemäß Fig. 1 mit elektrischer Energie.

Fig. 1 zeigt ein Blockschaltbild für einen erfindungsgemäßen Datenträger, vorzugsweise eine Chipkarte. Dieser Datenträger umfaßt mehrere sogenannte Module. Als solche sind in Fig. 1 dargestellt:

Ein zentrales Rechenwerk 1, auch als CPU bezeichnet,
eine universelle asynchrone Sende-Empfangsschaltung 2, auch als UART bezeichnet,
eine kontaktbehaftete Schnittstelle 3,
eine kontaktlose Schnittstelle 4,

ein Variablenspeicher 5, bevorzugt als RAM ausgebildet,
ein Programmspeicher 6, bevorzugt als ROM ausgestaltet,
ein nichtflüchtiger Speicher 7, insbesondere in der Form eines EEPROM und
ein Verschlüsselungs-Rechenwerk, auch als Krypto-Koprozessor bezeichnet und in Fig. 1 mit
5 dem Bezugszeichen 8 versehen.

Bei dem Datenträger nach Fig. 1 ist die kontaktbehaftete Schnittstelle 3
vorzugsweise entsprechend der ISO-Norm 7816, die kontaktlose Schnittstelle 4 vorzugsweise
nach der ISO-Norm 14443 ausgebildet. Beide Schnittstellen 3, 4 sind über je eine Verbindung
9 bzw. 10 der Sende-Empfangsschaltung 2 und durch diese weiter über Verbindungen 11 bzw.
10 12 mit dem zentralen Rechenwerk 1 verbunden. Über diese Verbindungen werden die von den
Schnittstellen 3 bzw. 4 aus einem Schreib-/Lesegerät aufgenommenen Datensignale über die
Sende-Empfangsschaltung 2 dem zentralen Rechenwerk 1 zugeführt und umgekehrt von
diesem über die Sende-Empfangsschaltung 2 den Schnittstellen 3, 4 zur Abgabe an das
Schreib-/Lesegerät zugeleitet. In der Regel wird dabei nur jeweils eine der Schnittstellen 3, 4
15 zur Zeit in Betrieb sein. Über diese Schnittstelle wird dem Datenträger dann auch die gesamte,
benötigte elektrische Energie zugeführt. Je umfangreicher dabei die aus zentralem
Rechenwerk 1, Sende-Empfangsschaltung 2, Verschlüsselungs-Rechenwerk 8 und den
Speichern 5, 6, 7 bestehende Datenverarbeitungseinheit des Datenträgers ist, desto höher ist
auch deren Bedarf an elektrischer Energie, die über die jeweils in Betrieb befindliche
20 Schnittstelle 3 bzw. 4 zugeführt werden muß. Dies führt insbesondere bei der kontaktlosen
Schnittstelle 4 schnell an eine Leistungsgrenze, d.h., daß die Datenverarbeitungseinheit mit
sehr geringen Versorgungsströmen auskommen muß, die in einem praktischen
Ausführungsbeispiel eine Größenordnung von 1mA aufweisen. Mit der aus diesem
Versorgungsstrom und der von der Schnittstelle gelieferten Versorgungsspannung
25 resultierenden Versorgungsleistung, d.h. zur Verfügung stehenden elektrischen Energie,
müssen alle Elemente der Datenverarbeitungseinheit im Betrieb gespeist werden können.

Nach den zitierten ISO-Normen ist der zulässige Strom zur Energieversorgung
in einem der Kontakte der kontaktbehafteten Schnittstelle 3 auf 50mA begrenzt. Diese
Stromgrenze stellt für mit zeitgemäß konstruierten Logikbausteinen aufgebaute
30 Datenverarbeitungseinheiten für Datenträger der erfindungsgemäßen Art im allgemeinen keine
schwerwiegende Begrenzung dar. Für den Einsatz einer normgemäßen kontaktlosen
Schnittstelle mit einer Übertragungsstrecke zwischen dem Datenträger und dem
Schreib-/Lesegerät von etwa 10cm läßt sich ein Versorgungsstrom gemäß der Norm in der
Größe von etwa 1 bis 2mA erreichen. Ein derart geringer Versorgungsstrom kann jedoch für

eine konventionell aufgebaute Datenverarbeitungseinheit zu gering sein. Eine Speisung sämtlicher Logikbausteine der Datenverarbeitungseinheit zu jedem Zeitpunkt, d.h. eine Speisung der Module 1, 2, 5, 6, 7, 8 in Fig. 1, ist damit nicht mehr automatisch gewährleistet. Dies kann zu schwerwiegenden Beeinträchtigungen der Funktion des Datenträgers führen.

5 Durch die erfindungsgemäße Ausbildung insbesondere des zentralen Rechenwerks 1, der Sende-Empfangsschaltung 2 und des Verschlüsselungs-Rechenwerks 8 innerhalb der Datenverarbeitungseinheit des erfindungsgemäßen Datenträgers wenigstens weitgehend mit asynchron betriebenen Logikbausteinen („asynchroner Logik“) wird jedoch diese Schwierigkeit umgangen. Im Gegensatz zu synchron betriebenen Logikbausteinen
10 („synchroner Logik“), die nach einem starr vorgegebenen Taktsignal arbeiten und deren Stromverbrauch damit durch dieses Taktsignal und das gemäß diesem Taktsignal abzuarbeitende Programm zur Verarbeitung der Datensignale fest liegt, paßt sich eine Datenverarbeitungseinheit mit asynchroner Logik selbsttätig dem Angebot an elektrischer Energie an. Vorzugsweise werden auch die Speicher 5, 6, 7 derart aufgebaut, daß sie in der Art
15 asynchroner Logik arbeiten. Damit ist gewährleistet, daß die Datenverarbeitungseinheit ohne Beeinträchtigung der Präzision der Verarbeitung der Datensignale zu einem Zeitpunkt einen höheren Energiebedarf hat, als über die gerade im Betrieb befindliche Schnittstelle nachgeliefert werden kann. Darüber hinaus wird der erfindungsgemäße Datenträger in die Lage versetzt, die bereitgestellte elektrische Energie optimal zu nutzen. Das bedeutet, daß die
20 Datenverarbeitungseinheit stets möglichst genau so viel elektrische Energie aufnimmt, wie über die im Betrieb befindliche Schnittstelle angeboten werden kann, daß somit möglichst zu keinem Zeitpunkt ein Überangebot an elektrischer Energie vorhanden ist. Diese Anforderung erfüllt der erfindungsgemäße Datenträger durch die beschriebene Regelfunktion optimal.

Die beschriebene, erfindungsgemäß erzielte Funktion des erfindungsgemäßen
25 Datenträgers mit optimaler Energieausnutzung beinhaltet, daß alle Logikbausteine in allen Modulen 1, 2, 5, 6, 7, 8 der Datenverarbeitungseinheit mit einer Verarbeitungsgeschwindigkeit für die Datensignale arbeiten, die so groß ist, wie es für den Einsatz des Datenträgers nötig ist, und daß sie dabei nur den Anteil an elektrischer Energie verbrauchen, der für diese Funktionsweise mindestens notwendig ist.

30 Ein besonderer Vorteil der erfindungsgemäßen Ausbildung des Datenträgers nach Fig. 1 zeigt sich in der optimalen Auslegung des zeitgleichen Betriebes mehrerer der Module der Datenverarbeitungseinheit gemäß Fig. 1. Dies wird im folgenden anhand eines Betriebsbeispiels für das zentrale Rechenwerk 1 und das Verschlüsselungs-Rechenwerk 8 näher beschrieben.

Für die programmgesteuerte Verarbeitung zugeführter Datensignale ist das zentrale Rechenwerk 1 über Verbindungen 13 mit den Speichern 5, 6, 7 verbunden. Das Verschlüsselungs-Rechenwerk 8 ist über eine Verbindung 14 mit dem zentralen Rechenwerk 1, über eine Verbindung 15 mit dem Variablenspeicher 5 und über eine Verbindung 16 mit dem nicht flüchtigen Speicher 7 verbunden. In diesem Ausführungsbeispiel ist eine Verbindung zwischen dem Verschlüsselungs-Rechenwerk 8 und dem Programmspeicher 6 nicht vorgesehen, da dieser nur Programmteile speichern soll, die im zentralen Rechenwerk 1 benötigt werden.

Während des Vorgangs einer Berechnung zur Verschlüsselung oder Entschlüsselung von Datensignalen ist bei heute üblichen Programmabläufen das Verschlüsselungs-Rechenwerk 8 grundsätzlich während einer Zeit, deren Dauer eine Größenordnung von einigen Millisekunden aufweist, durchgehend mit Rechenoperationen befaßt, wohingegen während dieser Zeitspanne das zentrale Rechenwerk 1 nur wenige Operationen ausführen muß, die sich im wesentlichen auf das Laden bestimmter Daten aus den Speichern 5, 6, 7 beschränken. Das zentrale Rechenwerk 1 hat somit – werden die ihm übertragenen Rechenoperationen mit derselben Geschwindigkeit ausgeführt wie im Verschlüsselungs-Rechenwerk 8 – während eines sehr großen Teils der genannten Zeitspanne keine Operationen auszuführen. Trotzdem müßte bei taktgebundenem Betrieb des zentralen Rechenwerks 1 eine hohe Versorgungsleistung bereit gestellt werden, um die für diese Betriebsart unvermeidlichen Leistungsspitzen bewältigen zu können.

Gemäß der Erfindung kann jedoch die Verarbeitungsgeschwindigkeit im zentralen Rechenwerk 1 in der genannten Zeitspanne so weit reduziert werden, daß das zentrale Rechenwerk 1 wenigstens nahezu während der gesamten Zeitspanne kontinuierlich die ihm zugewiesenen Operationen ausführt. Dies wird erfindungsgemäß in einfacher Weise dadurch erreicht, daß die zugeführte Energie, d.h. der zur Energieversorgung zugeführte Strom und damit die Versorgungsspannung, entsprechend weit abgesenkt werden, bis sich die noch erforderliche, niedrige Verarbeitungsgeschwindigkeit ergibt. Dies senkt den Energieverbrauch des zentralen Rechenwerks 1 beträchtlich. Nicht nur die mittlere Leistungsaufnahme wird erheblich verringert, sondern auch eventuelle Leistungsspitzen. Im zentralen Rechenwerk 1 tritt erheblich weniger Verlustleistung auf. Die eingesparte elektrische Energie kann umgekehrt einer gemäß dem Angebot an elektrischer Energie möglichst hohen Arbeitsgeschwindigkeit für die genannten Vorgänge der Verschlüsselung bzw. Entschlüsselung im Verschlüsselungs-Rechenwerk 8 dienen. Eine Anordnung zur in diesem Sinne optimalen Verteilung der

elektrischen Energie auf die unterschiedlichen Module wird unten stehend beschrieben werden.

Zur Erklärung der Unterschiede zwischen synchron und asynchron betriebenen Logikbausteinen ist in Fig. 2 ein Beispiel für einen synchron betriebenen Logikbaustein wiedergegeben. Dieser soll eine Verknüpfung zwischen einem ersten Operanden A und einem zweiten Operanden B bilden und das Verknüpfungsergebnis S ausgeben. Zur Steuerung dieses synchron betriebenen Logikbausteins wird ein Taktsignal T über einen entsprechenden Eingang zugeleitet. In Fig. 2 sind beispielhafte, zeitliche Verläufe für das Taktsignal T, die Operanden A und B sowie für das Verknüpfungsergebnis S dargestellt. Zum Zeitpunkt der aktiven Flanke des Taktsignals T, hier der ansteigenden Flanke, werden beide Operanden A, B im dargestellten Logikbaustein miteinander verknüpft und das Verknüpfungsergebnis S auf den Ausgang durchgeschaltet. Bei dieser synchronen Betriebsweise bestimmt das Zeitverhalten des Taktsignals T die Betriebseigenschaften des Logikbausteins. Insbesondere wird die Aufnahme elektrischer Energie dadurch in ihrem zeitlichen Ablauf und ihrer Größe festgelegt.

Fig. 3 zeigt im Vergleich einen asynchron betriebenen Logikbaustein. Diesem werden die Operanden A' und B' zugeführt und durch Verknüpfung das Verknüpfungsergebnis S' gewonnen. Die Operation zur Gewinnung des Verknüpfungsergebnisses S' wird jedoch erst auf Zufuhr eines Anforderungssignals REQ an einem vorgesehenen Eingang hin vorgenommen. Die Operanden A' und B' können daher bis zum Auftreten des Anforderungssignals REQ zu beliebigen Zeitpunkten zugeführt werden. Eine synchrone Betriebsweise mit anderen Logikbausteinen, verknüpft durch ein gemeinsames Taktsignal, ist nicht vorgesehen und auch nicht erforderlich.

Ist die Operation vom asynchron betriebenen Logikbaustein ausgeführt worden und liegt das Verknüpfungsergebnis S' vor, wird dies durch ein eigenständig vom Logikbaustein erzeugtes und auf einer zugehörigen Leitung abgegebenes Signal ACK, welches eine Fertigmeldung darstellt, angezeigt. Nach Abgabe der Fertigmeldung ACK, jedoch nicht davor, kann das Verknüpfungsergebnis S' auf den zugehörigen Leitungen abgegriffen werden.

Die zeitliche Abfolge eines Beispiels der beschriebenen Signale ist in Fig. 3 ebenfalls dargestellt.

Derartige Logikbausteine und daraus zusammengesetzte Schaltungsanordnungen arbeiten ohne gemeinsames Taktsignal allein auf Grundlage und nach Maßgabe der Signallaufzeiten. Mehrere derartige, asynchron betriebene Logikbausteine

wirken dabei im sogenannten „Handshake“-Verfahren zusammen. Dabei steuert eine Fertigmeldung eines ersten Logikbausteins in einer Kette von Logikbausteinen, durch die in logischer Abfolge ein Datensignal zu bearbeiten ist bzw. mehrere Datensignale zu verknüpfen sind, die Bildung eines Anforderungssignals für einen nachfolgenden Logikbaustein. Die

5 Operation des nachfolgenden Logikbausteins wird daher erst bei Vorliegen der Verknüpfungsergebnisse des bzw. der vorausgehenden Logikbausteine eingeleitet. Erhöht sich die Signallaufzeit in den Logikbausteinen durch Absinken der Versorgungsspannung an denselben, wird automatisch die gesamte Signalverarbeitung langsamer, ohne daß es zu Schwierigkeiten im logischen Ablauf der durchzuführenden Operationen kommen kann. Die

10 Verarbeitungsgeschwindigkeit läßt sich damit über die Einstellung der Versorgungsspannung problemlos steuern.

Eine umfangreiche Datenverarbeitungseinheit bzw. ein umfangreiches Modul einer solchen Datenverarbeitungseinheit mit einer großen Anzahl von Logikbausteinen kann gegebenenfalls in kleinere Teilmodule gegliedert sein, deren asynchrone Betriebsweise

15 überschaubar ist. Dann kann innerhalb der einzelnen Teilmodule eine asynchrone Betriebsweise nach dem „Handshake“-Verfahren durchgeführt werden; in gleicher Weise können die Teilmodule untereinander in Verbindung treten.

Fig. 4 zeigt schematisch in einem Diagramm eine nichtlineare Abhängigkeit zwischen der Versorgungsspannung U_D eines asynchron betriebenen Logikbausteins und der

20 darin auftretenden Laufzeit TL für die Signalverarbeitung. Der beispielhaft dargestellte Zusammenhang gilt insbesondere für in CMOS-Technik aufgebaute Logikbausteine. Üblicherweise folgt bei Logikbausteinen in CMOS-Technik der in Fig. 4 dargestellte Zusammenhang einer quadratischen Funktion.

Die beschriebene Betriebsweise gemäß dem „Handshake“-Verfahren wird

25 bevorzugt nicht nur für die Logikbausteine im zentralen Rechenwerk 1 und im Verschlüsselungs-Rechenwerk 8 angewandt, sondern auch für die Steuerung der Speicher 5, 6, 7.

Die Module des Datenträgers nach Fig. 1 können nun in einfacher Weise in mehreren Betriebsmoden betrieben werden, die sich in ihrem Energieverbrauch und daraus

30 folgernd in ihrer Verarbeitungsgeschwindigkeit unterscheiden. Dabei kann sowohl eine gestufte Einstellung des Energieverbrauchs über eine gestufte Einstellung der Versorgungsspannung einzelner Module bzw. der gesamten Datenverarbeitungseinheit erfolgen als auch eine stufenlose Anpassung des Energieverbrauchs durch eine stufenlose Einstellung der Versorgungsspannung, die sich zum Beispiel durch den oben beschriebenen

Regelmechanismus ergeben kann. In beiden Fällen wird die Eigenheit der asynchronen Logik ausgenutzt, zu jedem Wert der Versorgungsspannung eine dazu passende Signalverarbeitungsgeschwindigkeit einzustellen.

Der Datenträger gemäß Fig. 1 umfaßt für die Steuerung der vorstehend
5 beschriebenen Betriebsweisen einen Versorgungsspannungsgenerator 17, dem von der kontaktlosen Schnittstelle 4 die der Versorgung der gesamten Datenverarbeitungseinheit dienende Energie über eine Verbindung 18 zugeleitet wird. Über weitere Verbindungen 19, 20, 21 wird die der Versorgung dienende Energie auf die Sende-Empfangsschaltung 2, das zentrale Rechenwerk 1 mit den Speichern 5, 6, 7 bzw. das Verschlüsselungs-Rechenwerk 8
10 verteilt. Zur Einstellung unterschiedlicher Signalverarbeitungsgeschwindigkeiten können dabei über die Verbindungen 19, 20, 21 unterschiedlich große Versorgungsströme bzw. Versorgungsspannungen abgegeben werden. Der Versorgungsspannungsgenerator 17 kann dazu vom zentralen Rechenwerk 1 steuerbar ausgeführt sein.

Fig. 5 zeigt in grob schematischer Darstellung das Prinzipschaltbild des
15 Versorgungsspannungsgenerators 17 bezüglich jeder der Verbindungen 19, 20 bzw. 21 mit den daran angeschlossenen Modulen 2 bzw. 1, 5, 6, 7 bzw. 8 der Datenverarbeitungseinheit. Beispielhaft ist das Zusammenwirken zwischen dem Versorgungsspannungsgenerator 17 und der Sende-Empfangsschaltung 2 über die Verbindung 19 dargestellt. Der
Versorgungsspannungsgenerator 17 weist in seiner Ersatzschaltbild-Darstellung eine
20 wenigstens nahezu ideale Stromquelle auf, die einen Versorgungsstrom I_D liefert. Für diese Stromquelle bildet die Sende-Empfangsschaltung 2 eine im wesentlichen ohmsche Last. Ein Pufferkondensator dient der Glättung von Schwankungen der Versorgungsspannung U_D , die sich an der Sende-Empfangsschaltung 2 einstellt. Der Pufferkondensator dient dabei der Darstellung der parasitären Kapazität der durch das Ersatzschaltbild wiedergegebenen
25 Anordnung.

Die von dem Versorgungsspannungsgenerator 17 gespeisten Module, also auch die Sende-Empfangsschaltung 2, führen nur dann einen Versorgungsstrom I_D , wenn sie aktiv sind, d.h. wenn in ihnen eine Signalverarbeitung vorgenommen wird. Sie sind somit durch einen zeitlich variablen ohmschen Widerstand darzustellen. Im allgemeinen ist jedoch auch
30 die Stromquelle zeitlich variabel. Steigt nun die Aktivität des gespeisten Moduls bzw. der gespeisten Module, da in der vorzusehenden Verarbeitung der Datensignale eine höhere Anzahl von logischen Operationen durchzuführen ist, sinkt die resultierende Versorgungsspannung U_D , da das Modul bzw. die Module einen größeren Strom aufnehmen, also einen kleineren Widerstand bilden. Mit verringerter Versorgungsspannung U_D nimmt die

Signallaufzeit in den Modulen bzw. deren Logikbausteinen zu. Dadurch werden die Module langsamer, ihre Aktivität sinkt, und damit sinkt auch ihr Energieverbrauch. Dies führt jedoch zu einem Anstieg der Versorgungsspannung UD, da nun die Module einen größeren ohmschen Widerstand darstellen. Der derart aufgebaute Versorgungsspannungsgenerator ist somit
5 selbstregelnd.

In Fig. 1 bildet der Versorgungsspannungsgenerator 17 mehrere derartige selbstregelnde Kreise. Durch je nach auszuführenden Operationen in den einzelnen, zu speisenden Modulen festgelegten Versorgungsstrom ID können, gegebenenfalls programmgesteuert, die Verarbeitungsgeschwindigkeiten der einzelnen Module so aufeinander
10 abgestimmt werden, daß die zur Verfügung stehende Energie gerade so verteilt wird, daß für die Anzahl vorgegebener Signalverarbeitungsschritte in den verschiedenen gespeisten Modulen die gesamte, dafür benötigte Zeitspanne übereinstimmt. Dadurch wird eine optimale Energieausnutzung bei höchstmöglicher Signalverarbeitungsgeschwindigkeit erzielt.

Der Sende-Empfangsschaltung 2 kommt beim erfindungsgemäßen Datenträger
15 die Funktion zu, den Fluß der Datensignale zwischen dem synchron betriebenen Lese-/Schreibgerät und den Schnittstellen 3, 4 einerseits und der asynchronen Logik des Datenträgers andererseits abzuwickeln. Dabei kann die Sende-Empfangsschaltung 2 wie im Beispiel nach Fig. 1 als gesondertes Modul, bevorzugt als gesondertes elektronisches Schaltungsteil, des Datenträgers aufgebaut sein. Die Funktion der Sende-Empfangsschaltung,
20 insbesondere für die Synchronisation der asynchron erzeugten Datensignale zur Abgabe an das Lese-/Schreibgerät, kann jedoch auch vom zentralen Rechenwerk 1 ausgeführt werden. Dazu können für das zentrale Rechenwerk 1 bestimmte Rechenoperationen vorgesehen sein. Welche dieser Realisierungsformen bevorzugt wird, richtet sich im wesentlichen nach der geforderten Signalverarbeitungsgeschwindigkeit in den Schnittstellen 3, 4 einerseits und dem zentralen
25 Rechenwerk 1 andererseits. Bei höheren Signalverarbeitungsgeschwindigkeiten wird ein gesonderter Schaltungsaufbau für die Sende-Empfangsschaltung 2 einer Realisierung durch Programmschritte im zentralen Rechenwerk vorgezogen. Die Grenze liegt vorzugsweise zwischen 50 und 100 Kilobaut, gemessen, an einem seriellen Datensignal. In jedem Fall wird eine automatische Synchronisation zwischen dem Datenträger und dem Lese-/Schreibgerät
30 erreicht.

Durch den Aufbau der Datenverarbeitungseinheit mit asynchron betriebenen Logikbausteinen wird eine zumindest weitgehend statistische, zeitliche Verteilung der Längen der Ausführungszeiten der Signalverarbeitungsschritte und auch eine zumindest weitgehend statistische Verteilung der Zeitpunkte erreicht, zu denen die einzelnen Verarbeitungsschritte

auftreten. Diese durch die asynchrone Logik hervorgerufene Zufälligkeit der Ausführungszeiten bewirkt zum einen ein derart zeitlich gestaffeltes Anschalten der einzelnen Logikbausteine, Teilmodule bzw. Module, daß der Betrieb dieser einzelnen Elemente nacheinander erfolgt und damit statistisch gleichmäßig so verteilt ist, daß ein möglichst niedriger, gleichmäßiger Energieverbrauch stattfindet. Ein zweiter Vorteil gegenüber einer gleichzeitigen Betriebsweise der genannten Logikbausteine, Teilmodule bzw. Module liegt andererseits daran, daß der Stromverbrauch des Datenträgers kein eindeutiges reproduzierbares Abbild der darin ausgeführten Signalverarbeitungsschritte ist. Dies ist ein großer Vorteil zur Verhinderung der sogenannten „Differential Power Analysis“. Eine Ausforschung der Verarbeitungsabläufe des erfindungsgemäßen Datenträgers nach dieser Methode wird somit wirksam verhindert.

Im übrigen können für einen durch die Leistungsfähigkeit der kontaktlosen Schnittstelle 4 vorgegebenen Versorgungsstrom ID die einzelnen, nacheinander betriebenen Elemente des Datenträgers, d.h. die Logikbausteine, Teilmodule bzw. Module derart ausgelegt werden, daß ihr individueller Stromverbrauch nicht größer ist als der zur Verfügung stehende Versorgungsstrom ID im ungünstigsten Betriebsfall. Wenn dann die einzelnen Elemente nacheinander arbeiten, kann der Stromverbrauch des Datenträgers durch Überlagerung der Stromverbräuche aller genannten Elemente nicht über den genannten Versorgungsstrom steigen.

ANSPRÜCHE:

1. Datenträger, insbesondere Chipkarte, mit einer Datenverarbeitungseinheit und wenigstens einer kontaktlosen Schnittstelle, über die die Datenverarbeitungseinheit mit einem Lese-/Schreibgerät zum Austausch von Datensignalen und zur Aufnahme elektrischer Energie zum Betrieb der Datenverarbeitungseinheit gekoppelt werden kann, worin die
5 Datenverarbeitungseinheit zumindest überwiegend mit wenigstens weitgehend asynchron betriebenen Logikbausteinen („asynchroner Logik“) aufgebaut ist.
2. Datenträger nach Anspruch 1, dadurch gekennzeichnet,
daß die kontaktlose Schnittstelle und die Datenverarbeitungseinheit über eine von der
10 Datenverarbeitungseinheit umfaßte, asynchrone Sende-Empfangsschaltung gekoppelt sind.
3. Datenträger nach Anspruch 1 oder 2, gekennzeichnet durch
einen zeitlich gestaffelten Betrieb einzelner Stufen innerhalb wenigstens der
Datenverarbeitungseinheit.
15
4. Datenträger nach einem der vorhergehenden Ansprüche, dadurch
gekennzeichnet,
daß die kontaktlose Schnittstelle zur Aufnahme der elektrischen Energie zum Betrieb der
Datenverarbeitungseinheit die Funktion einer wenigstens weitgehend idealen Stromquelle
20 aufweist.



5

6

7

8

2/2

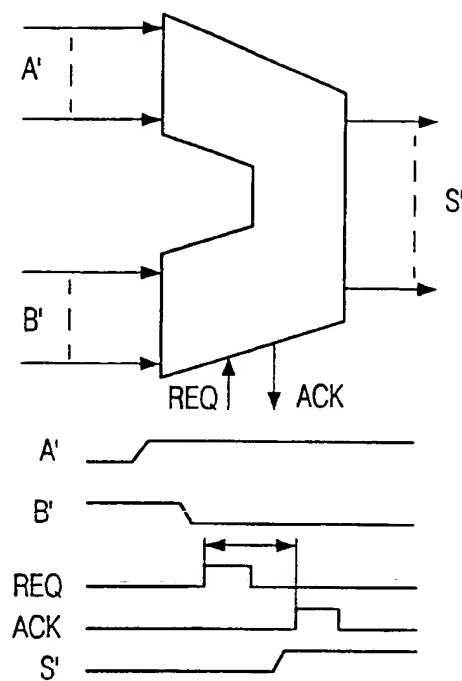


FIG. 3

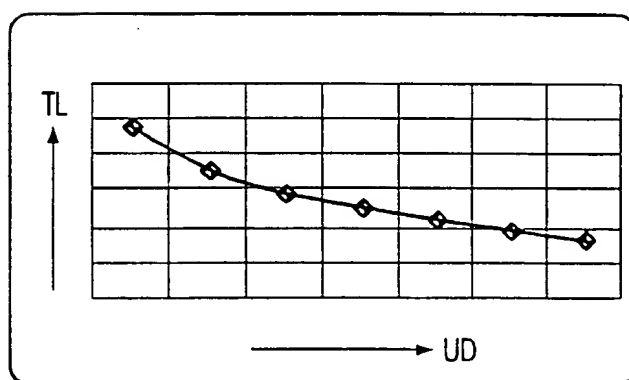


FIG. 4

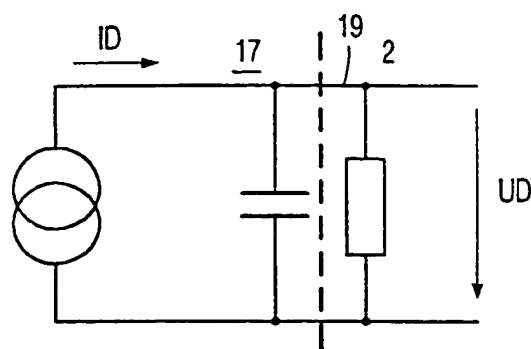


FIG. 5



11

12

13

14